# 19 日本国特許庁 (JP)

# ⑩公開特許公報(A)

昭59-184965

5)Int. Cl.3

G 06 F 15/21

G 07 G 1/00

識別記号

庁内整理番号 F 6619-5B 7347-3E 砂公開 昭和59年(1984)10月20日

発明の数 1 審査請求 未請求

(全 5 頁)

69電子式キャツシユレジスタ

顧 昭58-61173

②出 願 昭58(1983)4月5日

⑩発 明 者 首藤春樹

@特

京都市右京区花園土堂町10番地 立石電機株式会社内

⑪出 願 人 立石電機株式会社

京都市右京区花園土堂町10番地

個代 理 人 弁理士 深見久郎

外2名

明 桐 智

1. 発明の名称

電子式キャッシュレジスタ

# 2. 特許請求の範囲

(1) 商品の販売個数に応じて自動的に値引 登録をする電子式キャッシュレジスタであって、

1取引中に登録される商品の個数を商品の種類 別に計数する計数手段、

予め所定の商品に対してその販売 関数に応じた 値引きのための情報を記憶する値引情報記憶手段、 前記計数手段の計数結果が所定の関数に達した ことを判別する手段、

前記判別手段の判別出力に応答して、前記値引情報記憶手段から対応の値引きのための情報を誘出し、該続出した値引きのための情報にもどついて、該当所品を値引きして登録する値引登録手段を備える、電子式キャシュレジスタ。

(2) 前記値引情報記憶手段は、商品の販売 個数に応じて段階的に異なる値引率の金額情報を 記憶する、特許請求の範囲第1項記載の電子式キ ャッシュレジスタ。

#### 3. 発明の詳細な説明

# 発明の分野

この発明は、電子式キャッシュレジスタ(以下 ECRと称す)に関し、特にたとえば商品の値引 登録が行なえるようなECRに関する。

## 先行技術の説明

レータの処理が遅くなるという欠点があった。また、オペレータが気付かずに商品を1個ずつ登録 すると、まとめて値引登録した場合と合計金額が 狂ってしまい、顧客から苦情が出る。そのため、 店の信用を落とす結果となっていた。

#### ・発明の目的

それゆえに、この発明の主たる目的は、自動的に値引登録が行なえてオペレータの負担を軽減でき登録処理が迅速に行なえるようなECRを提供することである。

#### こ 発明の構成および効果

この発明を一変約すれば、予め所定の商品に対してその販売個数に応じた値引きのための情報を配値する手段を設け、1取引中に登録される商品の個数が所定の個数に達すると、値引情報記憶手段から対応の値引きのための情報を禁出し、該読出した値引きのための情報に基づいて商品を値引登録するようにしたものである。

この発明によれば、商品の値引登録が自動的に 行なわれるため、オペレータの負担を著しく軽減 することができる。そのため、オペレータの処理 速度が速くなり、顧客へのサービス向上を図るこ とができる。また、適引登録が正確に行なえるた め、顧客からの苦情がなくなり、店の信用が低下 するのを防止することができる。

以下、図面に示す実施例とともにこの発明をより具体的に説明する。

#### 実施側の説明

第1図はこの発明の一実施例のECRの戦略プロック図である。図において、CPU1には、ROM2には、第6図に示すような幼作プログラムが記憶される。CPU1は、ROM2に記憶された動作プログラムに従って鈴作を行なう。RAM3は、たとえば第3図に示すような配憶領域を有する。

また、CPU1には、キーポード 4 . 表示器 5 およびプリンタ 6 が接続される。

第2図は第1図に示すキーボード4のキー配置 図である。図において、キーボード4は数値情報 を入力するための数字キー41と、ECRに締め

動作を行なわせるための支払キー42と、その操作の直前に入力された数値情報がPLU(プライスルックアップ)コードであることを指示するためのPLUキー43と、ECRのモードを切換えるためのモードキー44とを含む。

ル番号1、…i, …別に、商品の単価@Iと、第 1 段階の値引許可個数 (xi1) と、第 1 段階にお けるまとめ売りの値段(yi1)と、第2段語の値 引許可個数(xi2)と、第2段階におけるまとめ 売りの値段(yi2)と、商品の登録個数の累計 (ci)と、商品の登録金額の累計(Ti)とを記 題する。なお、上述の値引許可欠数とは、対応の 商品をその関数まとめて買うと、値引きすること が決められている個数である。そして、この実施 例では、そのようなまとめ売りのできる脳数が2 段階に分けられていて、名段階での値引率を異な らせている。たとえば、まとめ売り処理テーブル の番号1について見れば、その商品の単価は35 円であるが、3個まとめて買うと値段が100円 となり、10個まとめて買うと使段が320円と なる。

第4図(a)ないし(a)は1取引における商品登録のためのキーボード4のキー操作例を示す 図である。第5図は第4図に示すキー操作で登録 が行なわれた場合、プリンタ6から出力されるレ シートの一例を示す図である。

第6図はCPU1の動作を説明するためのフローチャートである。

以下、第4 図ないし第6 図を参照して上述の実施例の動作について説明する。

ます、CPU1は、第6図のステップ(図示ではSと略す)1において、まとめ売り処理テープル32の個数累計エリア(商品の登録図数の場計を記憶するエリア)と、金額累計エリア(商品の登録金額の累計を記憶するエリア)とを全部クリアする。そして、ステップ2に進み、置数パッファ(BF)33と、置数フラグ(FKN)34とをクリアする。

ここで、オペレータは、第4図(a)に示すように、数字キー41を用いてPLUコード「1」を入力する。このキー入力は、ステップ3で判断され、ステップ4で数字キー41の操作が判断される。そして、ステップ5に進み、入力されたPLUコードが置数パッファ33にストアされる。 続いて、ステップ6において、関数フラグ34が

1)が+1される。そして、ステップ12に進む。 このステップ12では、ステップ11で加算され た風数累計エリアの内容が第2段階の傾引許可個 数(この場合は10個)に達したか否かが判断さ れる。もし、第2段階の値引許可個数に達してい なければ、ステップ13に進む。このステップ1 3では、関数落計エリアの記憶内容が第2段階の 前引許可個数によって除算される。そして、ステ ップ14に進み、除算結果に余りがあるか否かが 判断される。最初は、個数累計エリアの内容が1 個のため、余りが発生する。したがって、ステッ プ16に進み、今回の商品の値段しには、まとめ 売り処理テーブル32の1 調のときの頻段(この **易合は35円)が用いられる。そして、ステップ** 17に進み、商品名と今回の商品の値段(35円) とが表示器5によって表示される。さらに、ステ ップ18においで、同様に商品名と今回の商品の 値段とがプリンタ6によって印字される。続いて、 ステップ19に進み、まとめ売り処理テーブル3 2 の金額累計エリアに今回の商品の磁段しが加算

リセットされる。その役、何びステップ3に戻る。 次に、オペレータは第4図(a)に示すように、 PLUキー43を操作する。この。PLUキー43 の操作は、ステップ3.4の役ステップ?で判断 される。そして、ステップ8に進み、置数フラグ 34がセットされているか否かが判断される。も し、豊数フラグ34がセットされていなければ、 キー操作手順に誤りがあったものと判断され、エ ラー処理される。一方、関数フラグ34がセット されていれば、ステップ9に進む。このステップ 9では、入力されたPLUコード「1」に対応す るデータが登録テーブル31から競出される。そ して、ステップ10に進み、その商品に対してま とめ売りが許可されているか否かが判断される。 この判断は、登録テーブル31から踏出されたデ ータに基づいて行なわれる。もし、まとめ売りが 許可されいなければ、他の処理が行なわれる。一 方、まとめ売りが許可されていれば、ステップ1 1に進む。このステップ 1 1 では、まとめ売り切 理テーブル32の関数累計エリア(この場合はc

される。そして、ステップ20に進み、登録テープル31がアップデート(更新)される。すなわち、登録テーブル31のPLリコード「1」に対応する回数器が+1され、対応の合計器に今回の商品の値段にが加算される。その役、再びステップ2に戻る。

次に、オペレータは第4図(b)に示すキー設作を行なうが、この場合は第4図(a)と問様の 動作が行なわれる。

次に、オペレータは第4図(c)に示すキー語作を行なう。この場合、まとめ売り処理テーブルの番号1の個数累計エリアの内容が3個となるため、ステップ14で余り無しと判断される。そのため、ステップ15に進み、今回の超段Cとして次式の計算が行なわれる。

t = 商(除算結果)×yi1 - Ti

今回は、商 = 1 であり、yi1 = 1 0 0 円であり、 Ti = 7 0 円であるから、t = 3 0 円となる。 上述のステップ 1 5 の動作が終了すると、再びステップ 1 7 以下の動作が扱返される。 次に、オペレータは第4図(d)に示すような キー操作を行なう。この場合は、ステップ13の 除算結果に余りがあるため、ステップ14でその ことが判断され、ステップ16以下の動作が行な われる。

次に、オペレークは第4阕(e)に示すような キー操作を行なう。この場合、登録テーブル31 に記憶されているように、PLUコード「2」に 対応する商品にはまとめ売りが許可されていない。 したがって、ステップ10でそのことが判断され、 他の登録処理が行なわれる。

次に、オペレータは第4図(f)に示すキー操作を行なうが、この場合は第4図(a), (b) および(d)の場合と全く同様の動作が行なわれる。

次に、オペレータは第4図(g)に示すキー操作を行なう。この場合、PLUコード「1」に対する登録個数の累計(c 1)が6個となるため、ステップ13の除算式で余りが生じない。そのことがステップ14で判断され、再びステップ15

の計算が行なわれる。なお、このときの適は2で ある

次に、オペレータは第4個(h)ないし(k)のキー操作を行なうが、いずれも上述のいずれかの設作と同様の動作が行なわれる。なお、第4個(k)のキー設作が行なわれた場合は、まとめ売り処理テーブル32のテーブル番号1の登録調数の飛針が9となるため、ステップ14の後ステップ15に進み、値段しの計算が行なわれる。

次に、オペレータは第4図(I)に示すキー操作を行なう。この場合、まとめ充り処理テーブル32のテーブル背号1に対応する登録調放の累計(c 1)が10割となるため、第2段階の貸引許可到数に達する。したがって、ステップ12でそのことが判断され、ステップ21に進む。ステップ21では、今回の商品の値段にとして、次式の計算が行なわれる。

t = yi2 - Ti

今回の場合、yi2 = 320円であり、Ti = 3

○○円であるから、t - 2 ○円となる。

上述のステップ21の動作の後は、ステスをは、、高いのでは、、高いのでは、、高いのでは、、高いのでは、、このとが、表示では、、、このとが、表示では、、のは、ないのでは、、のは、ないのでは、ないのでは、ないのでは、ないないでは、ないのではないのではないでは、ないのでは、ないのでは、ないでは、ないのでは、ないでは、ないでは、ないでは、ないのでは、ないのでは、ないのでは、ないのでは、ないでは、ないでは、ないでは、ない

次に、オペレータは第4図(m) に示すように 支払キー42を操作する。この支払キー42の操 作は、ステップ26で判断され、ステップ27に おい取引終了処理が行なわれる。その後、再びス テップ1に戻る。

以上説明したごとく、上述の実施例によれば、 商品の値引登録が自動的に行なえるため、オペレ ータの負担を大幅に低級することができる。また、 商品の販売個数に応じて値引率を異ならせて登録 できるようにしたので、顧客に対してきめの頃か いサービスを図ることができる。

## 4. 図面の簡単な説明

第1回はこの発明の一実施例のECRの限略ブロック図である。第2図は第1図に示す中に配置図である。第3回は第1図に示す 図はの記憶領域を図解的に示す 図である。第4回は第4回に示す回である。第5回は第4回に示す回である。第5回は第4回に示す によった ときに ブリンク 6 から 日回に示す CPU1 の動作を説明するためのフローチャートである。

図において、1はCPU、2はROM、3はR AM、4はキーボード、5は表示器、6はプリンタ、41は数字キー、42は支払キー、43はP LUキー、44はモード切換キーを示す。







